TERMINAL FOR MOBILE COMMUNICATION

Patent Number:

JP2001054162

Publication date:

2001-02-23

Inventor(s):

IWAMOTO HIROAKI; AOKI NOBUHISA; UCHIJIMA MAKOTO

Applicant(s):

FUJITSU LTD

Requested Patent:

JP2001054162

Application Number: JP19990229701 19990816

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04Q7/36; H04B7/08; H04B7/26; H04L1/06

EC Classification:

Equivalents:

Abstract

PROBLEM TO BE SOLVED: To minimize a delay buffer to adjust deviation in reception timing of a signal sent from a plurality of base stations in the case of conducting hand-over through site diversity reception with respect to a terminal for mobile communication.

SOLUTION: A TDHO calculation section 15 measures a time difference between a transmission timing of a communication channel with a hand-over source base station and a reception timing of a perch channel of a handover destination. A Tlast decision section 16 decides a lowest reception timing on the basis of an adjustment value of a delay buffer that adjusts a deviation from reception timings of communication channels from each base station in a site diversity state. A CPU 18 reports a value closer to a slowest retiming Tlast among received signals from each base station in the above time difference TDHO and a value to/from which a round unit by one symbol is added/subtracted as time difference information of the reception timing of the perch channel.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-54162 (P2001-54162A)

(43)公開日 平成13年2月23日(2001.2.23)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ	デーマコート (参考)		
H04Q	7/36		H04B	7/26	104A	5K059
H04B	7/08		•	7/08	D	5K067
	7/26		H04L	1/06		
H04L	1/06		H 0 4 B	7/26	D	
			客查請求	未請求	請求項の数3 (OL (全 11 頁)
(21)出顧番号		特顧平11-229701	(71) 出願人	0000052	223	
				富士通	株式会社	
(22)出顧日		平成11年8月16日(1999.8.16)		神奈川	県川崎市中原区上	小田中4丁目1番
				1号		
			(72)発明者	岩元	告昭	
				神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番		
				1号 1	富士通株式会社内	
			(72)発明者	青木	信久	
				神奈川	県川崎市中原区上	小田中4丁目1番
				1号 1	富士通株式会社内	
			(74)代理人	1001053	337	
				弁理士	異鍋 潔 (外	3名)
			İ			

(54) 【発明の名称】 移動通信用端末装置

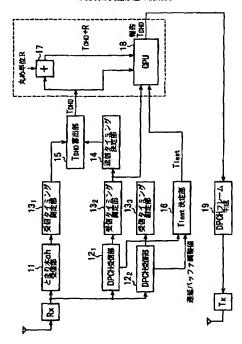
(57)【要約】

【課題】 移動通信用端末装置に関し、サイトダイバー シティ受信を行ってハンドオーバーを行う際に、複数の 基地局から送信される信号の受信タイミングのずれを調 整するための遅延バッファを最小とする。

【解決手段】 ハンドオーバー元基地局との通信チャネ ルの送信タイミングとハンドオーバー先のとまり木チャ ネルの受信タイミングとの時間差をTDHO 算出部15に より計測する。サイトダイバーシティ状態時の各基地局 からの通信チャネルの受信タイミングのずれを調整する 遅延バッファ調整値を基に、最も遅い受信タイミングを Tlast決定部16により決定する。CPU18は前出の 時間差ToHo の値とその値に1シンボル分の丸め単位を 増減した値のうち、各基地局からの受信信号のうち最も 遅い受信タイミングT_{1ast}に近い方の値を、とまり木チ ャネルの受信タイミングとの時間差情報として基地局に 報告する。

本発明の実施形態の構成例

最終頁に続く



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 CDMAセルラシステムにおける移動通 信用端末装置において、

ハンドオーバー元基地局の通信チャネルの移動局での受 信タイミング又は移動局の送信タイミングとハンドオー バー先のとまり木チャネルの受信タイミングとの時間差 を計測する手段と、

サイトダイバーシティ受信時の各基地局からの通信チャ ネルの受信タイミングのずれを基に前記時間差を修正す る手段と、

該修正した時間差を基地局へ報告する手段と、

を備えたことを特徴とする移動通信用端末装置。

【請求項2】 前記時間差を修正する手段は、サイトダ イバーシティ受信時の各基地局からの通信チャネルの受 信タイミングの最も遅いタイミングを基に、ハンドオー バー先基地局からの通信チャネルの受信タイミングが、 該最も遅いタイミングを超えない範囲で該タイミングに 最も近いタイミングとなるように、前記時間差に特定単 位での丸め分を加算若しくは減算した値又は該加減算を 行わない時間差値を選択して、前記時間差を修正するこ とを特徴とする請求項1に記載の移動通信用端末装置。

【請求項3】 前記修正した時間差を予め特定単位で丸 めた後に基地局へ報告することを特徴とする請求項1又 は2に記載の移動通信用端末装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、移動通信用端末装 置に関し、特に、サイトダイバーシティ受信を行ってハ ンドオーバーを行う際に、複数の基地局から送信される 信号の受信タイミングのずれを調整するための遅延バッ ファを最小とすることができる移動通信用端末装置に関 する。

【0002】現在、開発が進められているW-CDMA 移動通信システムでは、移動局 (MS: Mobile Statio n:移動通信用端末装置)が無線エリアの境界を横切る ときに、現在通信中の基地局 (BTS: Base Transceiv er Station)を、移動先の基地局(BTS)に切替える ために、ハンドオーバーという切替え制御処理技術が用 いられる。

【0003】移動局(MS)が無線エリアの境界を通過 するとき、移動局(MS)は、切替え元基地局(BTS 1)と切替え先基地局(BTS2)の両方の基地局から の送信信号を、一時的に同時に受信して合成(サイトダ イバーシティ受信)する状態に入り、その後に受信状態 の悪い側の基地局(BTS)を切り離すというハンドオ ーバー処理を行う。

【0004】サイトダイバーシティ受信を行うには、複 数の基地局(BTS)からの信号を合成受信するため に、移動局 (MS) では各々の基地局 (BTS) からの 受信タイミングのずれを遅延調整した後に合成する必要 50 の基地局 (BTS2) からのとまり木チャネルを受信

がある。

【0005】このため、移動局(MS)にとって、サイ トダイバーシティ対象の基地局(BTS)からの受信タ イミングのずれ時間を切り詰めることが重要になる。該 受信タイミングのずれ時間が不確定であれば、移動局 (MS) に備える遅延調整用の遅延バッファを充分大き くしなければならず、ハードウェアと消費電力の増大に つながるからである。

2

[0006]

10 【従来の技術】現在ITU(国際電気通信連合)で策定 中のIMT-2000の標準規格案として、日本のAR I B (Association of Radio Industries and Business es=社団法人電波産業会)で検討されたハンドオーバー 時における移動先基地局(BTS2)の送信タイミング を決定する手順は、以下のとおりである。

【OOO7】図6はハンドオーバー先基地局(BTS 2) の送信タイミング決定手順の説明図である。同図 は、各基地(BTS)及び移動局(MS)における信号 のタイミングを表し、"SFN=0", "SFN=1" , "SFN=2", ~ "SFN=36863" はスー パーフレームナンバーを表している。

【0008】図の(a)はハンドオーバー元基地局(現 在通信中の基地局BTS1)から移動局(MS)へ送信 された下り通信チャネル (DPCH: Dedicated Physic al Channel;移動局-基地局間のポイントーポイントの 個別物理チャネル)の送信タイミングを表し、図の

(b) は移動局 (MS) における該下り通信チャネル (DPCH) の受信タイミングを表している。

【0009】図に示すように、移動局(MS)における 30 基地局 (BTS1) からの下り通信チャネル (DPC H) の受信タイミングは、基地局(BTS1) の送信タ イミングからその間の伝搬遅延時間分遅れる。

【0010】移動局(MS)は、ハンドオーバー元基地 局(BTS1)からの下り通信チャネル(DPCH)の 受信タイミング (先頭スーパーフレーム (SFN=0) の先頭タイミング位置)を抽出し、図の(c)に示すよ うに、このタイミングより一定時間 (250 µ s e c) シフトしたタイミングを、移動局(MS)から基地局 (BTS) への上り通信チャネル (DPCH) の送信タ 40 イミングとする。

【0011】上記移動局(MS)における下り通信チャ ネルの受信タイミングから上り通信チャネルの送信タイ ミングまでの一定時間 (250μsec) のタイミング シフトは「送受信オフセット」と称され、4.096M cpsの拡散チップレートの場合、1024chipと なる。

【0012】一方、図の(d)に示すように、ハンドオ ーバー先の基地局(BTS2)から常時とまり木チャネ ルが送信され、移動局(MS)は、該ハンドオーバー先

し、図の(e)に示す移動局(MS)でのとまり木チャ ネルの受信タイミングと、前述の図(c)に示す移動局 (MS) の上り通信チャネル (DPCH) の送信タイミ ングとの時間差(T DHO)を計測し、該とまり木チャネ ル受信タイミングの時間差(TDHO)情報を、ハンドオ ーバー元基地局(BTS1)へ通信チャネル(DPC H)を介して報告する。

【0013】ハンドオーバー元基地局(BTS1)はハ ンドオーバー先基地局(BTS2) ヘネットワークを介 してこの時間差(T_{DHO})情報を通知する。ハンドオー 10 S)数が減少し、通信品質の悪化を招く。 バー先基地局(BTS2)は、図の(f)に示すよう に、とまり木チャネル送信タイミングから、該時間差 (TDHO) 分シフトし、更にそのタイミングから送受信 オフセットの250μsec (1024chip) 分早 めたタイミングで、下り通信チャネル(DPCH)を送 信する。

【0014】移動局(MS)には、図の(g)に示す受 信タイミングで、ハンドオーバー先基地局(BTS2) からの下り通信チャネル(DPCH)が到来し、図の (b) と (g) とを比較すると分かるように、ハンドオ ーバー元基地局(BTS1)からの下り通信チャネル (DPCH) の受信タイミングと、ハンドオーバー先基 地局(BTS2)からの下り通信チャネル(DPCH) の受信タイミングとが一致し、移動局(MS)に対し連 続した信号で基地局を切替えることが可能となる。

【0015】前述のとまり木チャネル受信タイミングの 時間差(Toho)情報は、移動局(MS)の上り通信チ ャネル (DPCH) のシンボル単位で丸められる。丸め 処理として切捨て処理が行われる場合には、ハンドオー バー先基地局(BTS2)から送信される下り通信チャ ネル(DPCH)の受信タイミングは、最大で1シンボ ル分(0~255chip分) 早くなり、ハンドオーバ 一元基地局(BTS1)からの受信タイミングとの間に ずれが生じる(図6では左方向にずれる)。

【0016】移動局(MS)は、ハンドオーバー元基地 局(BTS1) とハンドオーバー先基地局(BTS2) の両方の基地局からの送信信号を同時に受信してサイト ダイバーシティ受信を行い、該受信信号を合成するが、 その際に、2つの基地局からの受信タイミングのずれを 調整し、双方の受信タイミングを一致させる必要があ る。

【0017】図7は移動局(MS)における受信タイミ ングのずれを調整する回路の説明図である。今、第2の 基地局(BTS2)からの受信信号の方が第1の基地局 (BTS1) からの受信信号より早く到着するとする と、第2の基地局(BTS2)からの受信信号を遅延バ ッファ71に入力し、遅延バッファ71の遅延量を調整 することにより、各基地局(BTS1, BTS2)から の受信タイミングを合わせて各レイク合成部721,7

より、サイトダイバーシティ受信が行われる。

【0018】遅延バッファ71はメモリを用いて構成す るため、調整可能な遅延量を大きくするには、メモリの 容量を大きくしなければならず、メモリ容量を大きくす るとハードウェアと消費電力の増大を招くことになる。 【0019】また、遅延バッファ71の容量を小さくす ると、該容量を超える受信タイミングのずれを伴なう基 地局(BTS)間のサイトダイバーシティ受信を行うこ とができず、サイトダイバーシティの対象基地局(BT

【0020】そして、もう一つの第3の基地局(BTS 3) を加えたサイトダイバーシティ受信状態に入ると、 3つの基地局(BTS)間での受信タイミングのずれが 更に大きくなる。図8は3つの基地局(BTS)からの サイトダイバーシティ受信における受信タイミングの例 を示している。

【0021】図8の(a)は最初のハンドオーバー元の 第1基地局(BTS1)からの下り通信チャネルの移動 局(MS)における受信タイミングを示し、図の(b) 20 は最初のハンドオーバー先で次にハンドオーバー元とな る第2基地局(BTS2)からの下り通信チャネルの移 動局(MS)における受信タイミングを示し、図の (c) は2番目にハンドオーバー先となる第3基地局

(BTS3) からの下り通信チャネルの移動局 (MS) における受信タイミングを示している。

【0022】各基地局 (BTS1, BTS2, BTS 3) からの下り通信チャネルの受信タイミングのずれ (Terror1, Terror2) は、ハンドオーバ 一先基地局からのとまり木チャネルの受信タイミングの 30 時間差 (T_{DHO}) 情報を1シンボル (256chip) 単位で切捨てることによる丸め誤差の影響である。

【0023】丸め処理として、1シンボル(256ch ip)単位での切捨ての代りに、或る閾値を境に切上げ 又は切捨る処理を行ったとしても、切捨てが連続して起 きた場合、同様の状態になる。これは、第3の基地局 (BTS3) とのハンドオーバー時に、第2の基地局 (BTS2) をハンドオーバー元基地局とするためであ る。サイトダイバーシティ受信対象の基地局のうち、ハ ンドオーバー元基地局としてどの基地局が選択されるか 40 については規定がなく、ケースバイケースによって変わ るものと想定する必要がある。

【0024】図9は3つの基地局からの信号の受信タイ ミングのずれを調整する回路の説明図である。3つの基 地局からの信号の受信タイミングのずれが図8に示すよ うな例の場合、第2及び第3の基地局(BTS2, BT S3) からの信号を、それぞれ遅延バッファ91, 92 に入力し、遅延バッファ91,92の遅延量を調整し て、第1、第2及び第3の基地局(BTS1, BTS 2, BTS3) からの信号の受信タイミングを一致させ 22 に入力し、該レイク合成出力信号を合成することに 50 て各第1、第2及び第3のレイク合成部93,94,9

5に入力する。

【0025】しかし、実際にはどの基地局が最初のハン ドオーバー元となるかは定まらないので、各基地局(B TS1, BTS2, BTS3) からの受信信号に対して 対等に扱う必要があり、現実の回路構成は図10に示す ようになる。

【0026】図10において各遅延バッファ101、1 02,103の容量は同じである。受信信号は通常AD 変換されるので、量子化ビット数×遅延調整可能チップ 数×最大サイトダイバーシティ受信基地局数だけの遅延 バッファ容量(ビット数)が必要となる。

[0027]

【発明が解決しようとする課題】このような状態におい て、例えば第2の基地局 (BTS2) からの信号が微弱 となり、移動局(MS)から切り離され、さらに新しい 第4の基地局(BTS4)にハンドオーバーする事態が 発生したとき、サイトダイバーシティ受信を行うため に、さらに大きな受信タイミングをのずれを調整する遅 延バッファが必要となる可能性が生じる。

され、新しく第5の基地局(BTS5)にハンドオーバ ーする事態が発生するとさらに大きな遅延バッファが必 要となる。図11はこのように複数回のハンドオーバー が行われたときの様子を示している。

【0029】図11に示すように、第1の基地局 (BT S1) との通信チャネルによるリンクを残したまま、他 の新たな基地局へのハンドオーバーを繰り返すと、いく らでも第1の基地局(BTS1)と他の基地局(BTS 4, BTS5) との受信タイミングのずれが大きくなる 可能性が生じる。

【0030】移動局(MS)が最大のサイトダイバーシ ティ効果を得るためには、第1の基地局(BTS1)以 外の全ての基地局からの受信信号を蓄積して受信タイミ ングのずれを調整する遅延バッファを備える必要があ る。

【0031】そして、各基地局からの受信信号の受信タ イミングのずれが大きいと、そのずれを調整する遅延バ ッファの容量を大きくしなければならず、そうすると移 動局(MS)のハードウェア、消費電力の増大を招くこ とになり、通話時間が短縮され、電池容量が大きくな り、端末重量が増すといった欠点を生じる。

【0032】本発明は、ハンドオーバー先基地局からの 通信チャネルの受信タイミングが、サイトダイバーシテ ィ受信対象の基地局からの通信チャネルの受信タイミン グと最小のずれとなるようにし、受信タイミング調整用 の遅延バッファを最小としたまま、最大のサイトダイバ ーシティ効果を得ることができ、移動通信用端末装置の ハードウェア及び消費電力の削減を図るとともにサイト ダイバーシティ効果による受信品質の向上を図ることを 目的とする。

[0033]

【課題を解決するための手段】本発明の移動通信用端末 装置は、(1)CDMAセルラシステムにおける移動局 として用いられる移動通信用端末装置において、ハンド オーバー元基地局の通信チャネルの移動局での受信タイ ミング又は移動局の送信タイミングとハンドオーバー先 のとまり木チャネルの受信タイミングとの時間差を計測 する手段と、サイトダイバーシティ受信時の各基地局か らの通信チャネルの受信タイミングのずれを基に前記時 10 間差を修正する手段と、該修正した時間差を基地局へ報 告する手段とを備えたものである。

6

【0034】また、(2)前記時間差を修正する手段 は、サイトダイバーシティ受信時の各基地局からの通信 チャネルの受信タイミングの最も遅いタイミングを基 に、ハンドオーバー先基地局からの通信チャネルの受信 タイミングが、該最も遅いタイミングを超えない範囲で 該タイミングに最も近いタイミングとなるように、前記 時間差に特定単位での丸め分を加算若しくは減算した値 又は該加減算を行わない時間差値を選択して、前記時間 【0028】また、第3の基地局(BTS3)が切り離 20 差を修正するものである。また、(3)前記修正した時 間差を予め特定単位で丸めた後に基地局へ報告するもの である。

[0035]

【発明の実施の形態】図1は本発明の実施形態の構成例 を示す図である。図に示すように本発明の移動通用端末 装置は、受信部Rxを介してとまり木チャネル受信部1 1によりハンドオーバー先の基地局からのとまり木チャ ネルを受信し、受信タイミング測定部131 でとまり木 チャネルの受信タイミングを測定し、該受信タイミング 30 情報をとまり木チャネル受信タイミング時間差

(TDHO) 算出部15に出力する。

【0036】また、ハンドオーバー元の基地局からの信 号を通信チャネル (DPCH) 受信部121 により受信 し、受信タイミング測定部132でその受信タイミング を測定し、該測定値を送信タイミング決定部14に出力 する。

【0037】送信タイミング決定部14は該受信タイミ ングから一定時間(250μsec)シフトした上り通 信チャネルの送信タイミングを決定し、該送信タイミン 40 グ情報をとまり木チャネル受信タイミング時間差 (T DHO) 算出部15に出力する。

【0038】とまり木チャネル受信タイミング時間差 (TDHO) 算出部15は、とまり木チャネルの受信タイ ミング情報と、上り通信チャネルの送信タイミング情報 とから、とまり木チャネル受信タイミング時間差(T DHO) を算出する。このとき、とまり木チャネル受信タ イミング時間差(TDHO)は、上り通信チャネルのシン ボル単位で切捨て処理が行われる。

【0039】とまり木チャネル受信タイミング時間差 (TDHO) 算出部15は、算出した時間差(TDHO)情 報をCPU18に入力するとともに、該時間差

(T_{DHO}) 情報に丸め単位R(通信チャネルのシンボル単位の時間長)を加える加算部17を通して該加算値(T_{DHO}+R)をCPU18に入力する。

【0040】一方、サイトダイバーシティ受信を行っているもう一方の基地局から受信される信号を、通信チャネル(DPCH)受信部122により受信し、受信タイミング測定部133でその受信タイミングを測定する。

【0041】2つの基地局からサイトダイバーシティ受信を行っている2つの通信チャネル (DPCH) 受信部 12_1 , 12_2 は、それぞれ遅延バッファを備え、該遅延バッファによる調整値をラスト受信タイミング (Tlast) 決定部 16に出力する。

【0042】 ラスト受信タイミング(T_{1ast})決定部 16 は、2 つの通信チャネル(DPCH)受信部 12_1 , 12_2 から入力された各遅延バッファ調整値から、最も 遅い受信タイミングを決定し、そのタイミング

(T_{last})情報をCPU18に出力する。

【0043】CPU18は受信タイミング測定部132から出力されるハンドオーバー元基地局の通信チャネル 20の受信タイミング情報と、とまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})算出部15から出力されるとまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})及びそれに丸め単位Rを加えた値(T_{DHO} +R)と、ラスト受信タイミング(T_{1ast})情報とを入力し、それらに基づいてハンドオーバー元基地局に報告するとまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})を、以下に説明する手法によって修正し、該修正したとまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})を上り通信チャネル(D_{20} PCH)フレーム生成部19、送信部 T_{20} x を介して、ハンドオーバー元基地局に送信する。

【0044】図2は本発明によるとまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})の修正手段の説明図である。ここで、ハンドオーバー先基地局からのとまり木チャネルの受信タイミングを T_{PERCH} とし、前述のとまり木チャネル受信タイミング時間差 T_{DHO} をシンボル単位で切り捨てた値を〔 T_{DHO} 〕と表し、シンボル単位の時間長をR、送受信オフセットを T_{offset} と表すとする。

【0045】従来のように単純にとまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})を基地局へ報告すると、ハンドオーバー先基地局からの下り通信チャネルの受信タイミングT_{BTS3DPCH}は、{T_{PERCH} + [T_{DHO}] - Toffset}となる。

【0046】ハンドオーバー先基地局からの下り通信チャネルの受信タイミングTBTS3DPCHが、前述のTlastに最も近ければ、必要な遅延調整バッファの容量は最小なものとなる。該受信タイミングTBTS3DPCHは移動局(MS)の側で予測することができる。

【0047】そこで、ハンドオーバー先基地局からの下 50 の通信チャネル(DPCH)の受信タイミングが絶対に

り通信チャネルの受信タイミング T BTS3DPCHとして、 {T PERCH + [T DHO] - T offset} と、{T PERCH + {T DHO + 丸め単位 R} - T offset} の二つの値を計算 して、その値のうち T last に近い方のタイミングを選ぶ

して、その個のうち I lastに近い方のグイミングを選ぶ ことにより、常に遅延パッファを最小に保つことができる。

【0048】なお、 T_{last} より遅いタイミングを選択すると遅延バッファの遅延量を負の値にしなければならなくなるので、 T_{last} より遅いタイミングを選択することはできない。即ち、 $\{T_{PERCH}+\{T_{DHO}+1,0\}\}$ の値が $\{T_{last}\}$ の値を超える場合は、 $\{T_{PERCH}+\{T_{DHO}\}-T_{offset}\}$ の値を選択し、そうでない場合は、 $\{T_{PERCH}+\{T_{DHO}+1,0\}\}$

【0049】このようにすることにより、ハンドオーバー先基地局からの下り通信チャネルの受信タイミングTBTS3DPCHを図2の斜線部分のみに設定することができ、遅延バッファによる遅延調整量を常に丸め単位R以下にすることができる。

-Toffset の値を選択する。

20 【0050】図3は本発明のCPUによるとまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})修正のフロー図である。前述の図1に示したCPU18は、入力された受信タイミングの中から最も遅い受信タイミング

 (T_{1ast}) を調べ (3-1) 、 $T_0 = \{T_{PERCH} + \{T_{DH0}\}\}$ と $T_1 = \{T_{PERCH} + \{T_{DH0}\}\}$ が単位 $T_{DH0} + T_{DH0}\}$ とを計算 $T_{DH0} + T_{DH0}\}$ が表し、各タイミングはチップ単位で表すことができる。図4は上記 T_{1ast} , T_0 , T_1 のタイミング関係を T_{DH0} が、テしている。

【0051】そして、 $CPU18はT_0$ と T_{last} との大小を比較し(3-3)、図4の(a)に示すように、 T_0 が T_{1ast} を超える場合は、とまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DHO})の設定エラー処理(3-5)を行う。

【0052】また、上記(3-3)の比較において、T0 が T_{1ast} 以下の場合は、 T_{1} と T_{1ast} との大小を比較し(3-4)、図4の(b)に示すように、 T_{1} が T_{1ast} を超えるときは、とまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DH0})を報告し(3-6)、図4の(c)に示すように、 T_{1} が T_{1ast} 以下のときは、とまり木チャネル受信タイミング時間差(T_{DH0})に丸め単位Rを加えた値を報告する(3-7)。

【0053】上記の判定(3-3)において、ToがTlastを超える場合にエラー処理としているのは、適正にとまり木チャネル受信タイミング時間差(TDHO)を測定して切捨てによる丸めが行われた場合、基準となるハンドオーバー元基地局(BTS)の通信チャネル(DPCH)の受信タイミングが絶対に

遅くなることはありえないからである。

【0054】図3に示した処理はCPUの代わりにハー ドウェアで行っても良いことはもちろんである。また、 図1の点線部の範囲の処理をCPUによるソフトウェア 処理で行うことも可能である。丸め処理が切捨て処理の 場合は、前述の〔 〕内の算出は単純なビットシフト演 算で行うことができる。

【0055】このように、移動局 (MS) が基地局 (B TS)へとまり木チャネル受信タイミング時間差(T DHO)情報を報告する際に、測定したとまり木チャネル 受信タイミング時間差 (TDHO) に丸め単位R分を加算 して報告することによって、サイトダイバーシティ受信 対象の基地局(BTS)からの通信チャネルの受信タイ ミングのずれを最小にし、移動局(MS)における遅延 バッファの大きさを最小にしたまま、最大のサイトダイ バーシティ効果を得ることができる。

【0056】更に、とまり木チャネル受信タイミング時 間差(Toho)がシンボル単位で切り上げ処理されるこ とがある場合は、一般的に以下の手法により、丸め単位 (T_{DHD}) を基地局(BTS)へ報告する構成とするこ とができる。

【0057】図5は本発明によるとまり木チャネル受信 タイミング時間差(T DHO)の一般的な修正のフロー図 である。同図に示すように、まず、移動局(MS)にお いて、現在、遅延バッファにより受信タイミングが調整 され、サイトダイバーシティ受信を行っている通信チャ ネル (DPCH) の受信タイミングの中で、最も遅い受 信タイミングをしらべ、そのタイミングをT_{last}とする (5-1)

【0058】次に、ハンドオーバー先基地局からのとま り木チャネルの受信タイミングを TPERCH を測定し、T PERCH を基に以下のTo, T+, T- を算定する (5-

 $T_0 = T_{PERCH} + [T_{DHO}] - T_{offset}$

T+ = TPERCH + [TDHO +丸め単位R] - Toffset

T- = T PERCH + [T DHO - 丸め単位 R] - T offset

【0059】そして、上記 T_0 , T_+ , T_- のうちか ら、T_{last}に最も近傍のタイミングを選択する。ただ し、Tlastよりも遅いタイミングとなるものは、最近傍 タイミングであっても選択しない(5-3)。そのよう なタイミングは、候補として除外する。理由は前述した とおりである。

【0060】そして選択した T_0 , T_+ , T_- のいずれ かのタイミングに対応する [TDHO]、 [TDHO +丸め 単位R]又は[TDHO -丸め単位R]を、とまり木チャ ネル受信タイミング時間差 (TDHO) として基地局 (B TS) へ報告する (5-4)。

【0061】なお、図5に示すフローにおいて、丸め処

ち外して良い。また、丸め処理が切上げのみである場合 は、上記T+の算定は対象から外して良い。丸め処理が 或る閾値との比較により切捨て又は切上げが行われる場 合は、上記 To, T+, T-の全てを算定し比較対象と

10

【0062】また、移動局(MS)から基地局(BT S) へ、T_{DHO} , (T_{DHO} +丸め単位R) 又は(T_{DHO} -丸め単位R)を報告し、基地局(BTS)で丸め処理 を行う構成とすることもできるが、該丸め処理を移動局 (MS) で行い、その丸めた値を基地局(BTS)へ報 告する構成とすることにより、基地局(BTS)での丸 め処理は不用となり、移動局(MS)と基地局(BT S) 間の伝送情報量を減少させることができる。

[0063]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 ハンドオーバー時に移動局(MS)が基地局(BTS) へとまり木チャネル受信タイミング時間差(TDHO)を 報告する際に、該時間差(T_{DHO})の値を増減してから 報告することにより、サイトダイバーシティ受信におけ R分を増減してとまり木チャネル受信タイミング時間差 20 る受信タイミング調整用の遅延バッファの大きさを最小 にしたまま、最大のサイトダイバーシティ効果を得るこ とができ、移動通信端末装置のハードウェア及び消費電 力の削減を図るとともにサイトダイバーシティ効果によ る受信品質の向上を図ることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施形態の構成例を示す図である。

【図2】本発明によるとまり木チャネル受信タイミング 時間差(T DHO)の修正手段の説明図である。

【図3】本発明のCPUによるとまり木チャネル受信タ 30 イミング時間差 (TpHO) 修正のフロー図である。

【図4】本発明における T_{last} , T_0 , T_1 のタイミン グ関係を示す図である。

【図5】本発明によるとまり木チャネル受信タイミング 時間差(T DHO) の一般的な修正のフロー図である。

【図6】ハンドオーバー先基地局(BTS2)の送信タ イミング決定手順の説明図である。

【図7】移動局(MS)における受信タイミングのずれ を調整する回路の説明図である。

【図8】3つの基地局(BTS)からのサイトダイバー 40 シティ受信における受信タイミングの例を示す図であ

【図9】3つの基地局からの信号の受信タイミングのず れを調整する回路の説明図である。

【図10】3つの基地局からの信号の受信タイミングの ずれを調整する一般的な回路の説明図である。

【図11】複数回のハンドオーバーが行われたときの様 子を示す図である。

【符号の説明】

11 とまり木チャネル受信部

理が切捨てのみである場合は、上記 T_- の算定は対象か 50 12_1 , 12_2 通信チャネル (DPCH) 受信部

u

131,132,133 受信タイミング測定部

14 送信タイミング決定部

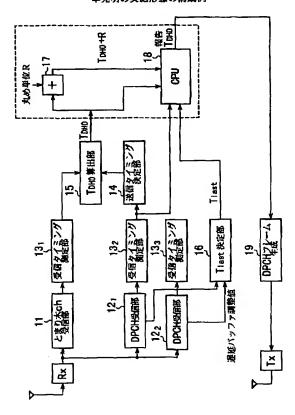
15 とまり木チャネル受信タイミング時間差

(T_{DHO}) 算出部

16 ラスト受信タイミング (Tlast) 決定部

【図1】

本発明の実施形態の構成例



17 加算部

18 CPU

19 通信チャネル (DPCH) フレーム生成部

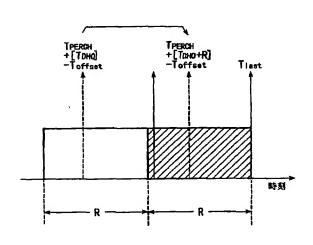
12

Rx 受信部

Tx 送信部

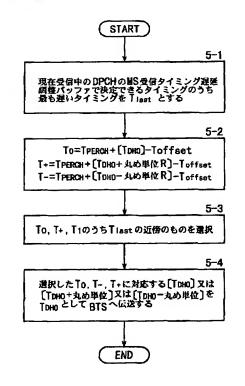
【図2】

本発明によるとまり木チャネル受信タイミング時間差(Toko)の修正手段



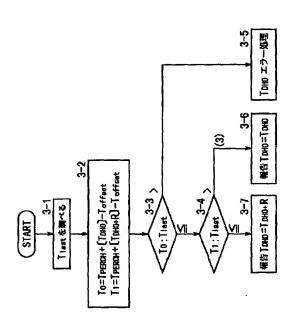
[図5]

本発明によるとまり木チャネル受信タイミング時間差 (Trao) の一般的な修正のフロー



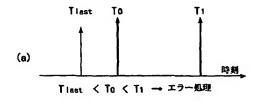
[図3]

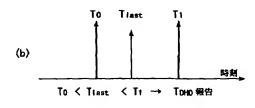
本発明のC P Uによるとまり木チャネル受信タイミング時間差(Тона) の修正のフロー

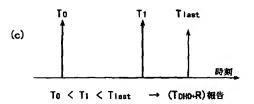


[図4]

本発明における Tiast, To, Ti のタイミング関係

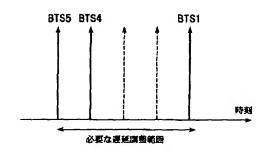






[図11]

複数回のハンドオーバーが行われたときの受信タイミングのずれ



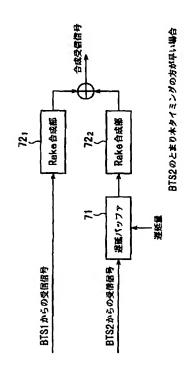
[図6]

ハンドオーパー先基地局 (BTS 2)の送信タイミング決定手順

SFN-2 SFIN=2 SFN=2 ▼TOND=MS遊信OPCH-MS受信 BTS2とまり木ch SFIR-2 -MS-BIS 固伝維維維時間 SFIFT SFIRE SFN=1 ← - NS-BTS2 同広路遊馬時間 ★★ SS-BISI成語湖南思数 SFE SFIET SFIFT SFIE SFINE SPIEC SPEC SEN STEE STITE SFN=36863 SFN=36863 SFN=36863 SFN=36863 SFN=36863 穹 (d) BTSZ送間とまり木ch SFN=36863 (e) IIS 受信BTS2とまり本ch (b) MS 英语BTS1DPCH (g) MS 受信BTS2DPCH (a) BTS1选信DPCH (f) BTS2送信DPCH (c) INS 游窗 DPCH

【図7】

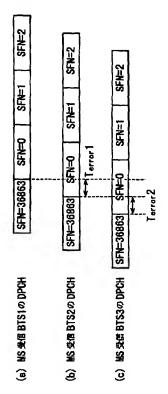
移動局 MS) における受信タイミングのずれを調整する回路

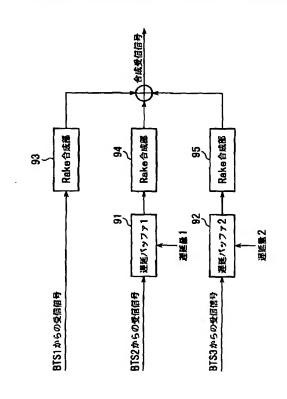


【図8】

[図9]

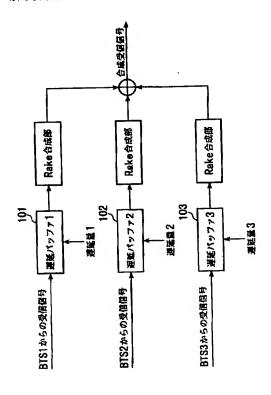
3 つの基地局 (BTS) からのサイトダイパーシティ受信における 受信タイミングの例 3 つの基地局からの信号の受信タイミングのずれを開整する回路





【図10】

3 つの基地局からの信号の受信タイミングのずれを調整する 一般的な回路



フロントページの続き

(72) 発明者 内島 誠 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 1号 富士通株式会社内 Fターム(参考) 5K059 AA14 CC03 DD33 EE02 5K067 AA23 BB04 BB21 CC10 CC24 DD42 EE02 EE10 EE24 EE32 HH11 HH21 KK01 KK13 KK15